# Document made available under the Patent Cooperation Treaty (PCT)

International application number: PCT/FR05/000218

International filing date: 01 February 2005 (01.02.2005)

Document type: Certified copy of priority document

Document details: Country/Office: FR

Number: 0450185

Filing date: 02 February 2004 (02.02.2004)

Date of receipt at the International Bureau: 08 April 2005 (08.04.2005)

Remark: Priority document submitted or transmitted to the International Bureau in

compliance with Rule 17.1(a) or (b)





# BREVET D'INVENTION

#### **CERTIFICAT D'UTILITÉ - CERTIFICAT D'ADDITION**

#### **COPIE OFFICIELLE**

Le Directeur général de l'Institut national de la propriété industrielle certifie que le document ci-annexé est la copie certifiée conforme d'une demande de titre de propriété industrielle déposée à l'Institut.

Fait à Paris, le 2 4 DEC. 2004

Pour le Directeur général de l'Institut national de la propriété industrielle Le Chef du Département des brevets

Martine PLANCHE

INSTITUT NATIONAL DE LA PROPRIETE SIEGE 26 bis, rue de Saint-Petersbourg 75800 PARIS cedex 08 Téléphone : 33 (0)1 53 04 53 04 Télécopie : 33 (0)1 53 04 45 23 www.inpl.fr

			Xi.		
		,			
			14.7	18.	
				÷9	
12					
				·	
	•				





# BREVET D'INVENTION CERTIFICAT D'UTILITE

26bis, rue de Saint-Pétersbourg 75800 Paris Cédex 08

Téléphone: 01 53.04.53.04 Télécopie: 01.42.94.86.54

Code de la propriété intellectuelle-livreVI

REQUÊTE EN DÉLIVRANCE

DATE DE REMISE DES PIÈCES: N° D'ENREGISTREMENT NATIONAL: DÉPARTEMENT DE DÉPÔT:

DATE DE DÉPÔT:

Sylvain CHAFFRAIX

COMPAGNIE FINANCIERE ALCATEL

5, rue Noël Pons

92734 NANTERRE CEDEX

France

Vos références pour ce dossier: F105307/SYC/IPD/TPM

1 NATURE DE LA DEMANDE			
Demande de brevet			
2 TITRE DE L'INVENTION			
	Titre : ATTRIBUTION AUTO	MATIOUE DE	PREFIXES AUX EQUIPEMENTS
	D'UN RESEAU DE COMMU	INICATION DE	TYPE IPV6
2 DEAL SEATION -			2 11 40
3 DECLARATION DE PRIORITE OU	Pays ou organisation	Date	N°
REQUETE DU BENEFICE DE LA DATE D	=		
DEPOT D'UNE DEMANDE ANTERIEURE FRANÇAISE			
4-1 DEMANDEUR Nom			
Rue	ALCATEL		
· · · · · ·	54, rue La boétie		
Code postal et ville	75008 PARIS		
Pays	France		•
Nationalité	France		
Forme juridique	Société anonyme		
N° SIREN	542 019 096		
5A MANDATAIRE			
Nom	CHAFFRAIX		
Prénom	Sylvain		
Qualité	CPI, Pouvoir général: PG 922	22	
Cabinet ou Société	COMPAGNIE FINANCIERE	ALCATEL	
Rue	5, rue Noël Pons		
Code postal et ville	92734 NANTERRE CEDEX		1
N° de téléphone	0146523000		
N° de télécopie	0146524396		
6 DOCUMENTS ET FICHIERS JOINTS	Fichler électronique Pa	ages	Détails
Texte du brevet	textebrevet.pdf 11		D 9, R 1, AB 1
Dessins	dessins.pdf 2		·
Dániana tras de la companya de la co			page 2, figures 3, Abrégé: page 1, Fig.1
Désignation d'inventeurs			Page 11 19.1
Pouvoir général			

7 MODE DE PAIEMENT				
Mode de paiement	Prélèvement	du compte courant		
Numéro du compte client	051			
8 RAPPORT DE RECHERCHE			······································	
Etablissement immédiat				2.1
9 REDEVANCES JOINTES	Devise	Taux	Quantité	Montant à payer
Total à acquitter	EURO			0.00

La loi n°78-17 du 6 janvier 1978 relative à l'informatique aux fichiers et aux libertés s'applique aux réponses faites à ce formulaire. Elle garantit un droit d'accès et de rectification pour les données vous concernant auprès de l'INPI.

Signé par Signataire: FR, Compagnie Financiere Alcatel, S.Chaffraix Emetteur du certificat: DE, D-Trust GmbH, D-Trust for EPO 2.0 Fonction Mandataire agréé (Mandataire 1)



# BREVET D'INVENTION CERTIFICAT D'UTILITE

## Réception électronique d'une soumission

Il est certifié par la présente qu'une demande de brevet (ou de certificat d'utilité) a été reçue par le biais du dépôt électronique sécurisé de l'INPI. Après réception, un numéro d'enregistrement et une date de réception ont été attribués automatiquement.

> Demande de brevet : X Demande de CU :

		Demande de CU :
DATE DE RECEPTION	2 février 2004	
TYPE DE DEPOT	INPI (PARIS) - Dépôt électroniqu	The toll light. A
№ D'ENREGISTREMENT NATIONAL ATTRIBUE PAR L'INPI	0450185	Dépôt sur support CD:
Vos références pour ce dossier	F105307/SYC/IPD/TPM	
DEMANDEUR		1
Nom ou dénomination sociale	ALCATEL	£,
Nombre de demandeur(s)	1	
Pays	FR	
Titre: ATTRIBUTION AUTOMATIQUE D	E DDEENES ALIVES IN TO THE RESERVE	*
Titre: ATTRIBUTION AUTOMATIQUE D COMMUNICATION DE TYPE IPv6	E PREFIXES AUX EQUIPEMENTS D	'UN RESEAU DE
TITRE DE L'INVENTION Titre: ATTRIBUTION AUTOMATIQUE D COMMUNICATION DE TYPE IPv6  DOCUMENTS ENVOYES package-data.xml Design.PDF FR-office-specific-info.xml dessins.pdf	Requetefr.PDF ValidLog.PDF application-body.xml	fee-sheet.xml textebrevet.pdf request.xml
Titre: ATTRIBUTION AUTOMATIQUE D COMMUNICATION DE TYPE IPv6  DOCUMENTS ENVOYES  package-data.xml  Design.PDF  FR-office-specific-info.xml  dessins.pdf  EFFECTUE PAR	Requetefr.PDF ValidLog.PDF	fee-sheet.xml textebrevet.pdf
Titre: ATTRIBUTION AUTOMATIQUE D COMMUNICATION DE TYPE IPv6  DOCUMENTS ENVOYES package-data.xml Design.PDF FR-office-specific-info.xml dessins.pdf  EFFECTUE PAR	Requetefr.PDF ValidLog.PDF application-body.xml	fee-sheet.xml textebrevet.pdf
Titre: ATTRIBUTION AUTOMATIQUE D COMMUNICATION DE TYPE IPv6  DOCUMENTS ENVOYES package-data.xml Design.PDF FR-office-specific-info.xml	Requetefr.PDF ValidLog.PDF application-body.xml indication-bio-deposit.xml	fee-sheet.xml textebrevet.pdf

/ INPI PARIS, Section Dépôt /

## Attribution automatique de préfixes aux équipements d'un réseau de communication de type l'Évô

La présente invention est relative aux réseaux de communication de type internet, et plus précisément ceux basés sur la pile protocolaire l'Pv6 (Internet Protocol – version 6). Elle concerne plus particulièrement la configuration automatique d'un tel réseau.

Un réseau de ce type est constitué d'un ensemble d'équipements, 10 généralement appelés « routeurs », dont le rôle est d'acheminer un trafic de données entre un émetteur et un destinataire. Chaque équipement de réseau dispose d'une ou plusieurs interfaces et chacune de ces interfaces lui permet de communiquer avec un ou plusieurs autres équipements de réseau.

Sur la figure 1 annexée, l'équipement R<sub>A</sub> dispose de deux interfaces I<sub>A1</sub> et I<sub>A2</sub>. L'interface I<sub>A2</sub> lui permet de communiquer avec un unique équipement R<sub>D</sub>, via son interface I<sub>D</sub> L'interface I<sub>A1</sub> lui permet de communiquer avec deux équipements connectés au même lien, R<sub>B</sub> et R<sub>C</sub>, via leurs interfaces respectives I<sub>B</sub> et I<sub>C</sub>. Dans la réalité, un équipement ou routeur dispose de 2 ou 3 interfaces au minimum. Il doit donc « aiguiller » chaque paquet de données entrant depuis l'une de ses interfaces, vers l'un ou l'autre de ses autres interfaces. Ce choix n'est pas trivial. Ce mécanisme de choix est appelé « routage ».

Afin de pouvoir acheminer correctement le trafic d'un point à un autre, chaque équipement de réseau a à sa disposition une table dite de routage qui met en correspondance un ensemble d'adresses et une interface de sortie : ainsi, un équipement recevant un paquet de données ayant pour destination tel adresse, sera en mesure de déterminer vers laquelle de ses interfaces il lui faut l'envoyer.

Avant qu'un réseau de communication puisse acheminer ainsi un 30 trafic de données, il est donc nécessaire de passer par une étape de

configuration du réseau, durant laquelle notamment, des adresses doivent être attribuées à chacune des interfaces de chacun des équipements de ce réseau, puis construire les tables de routage.

Les spécifications d'un réseau IPv6 sont précisées dans le RFC 2460 de l'IETF (Internet Engineering Task Force). Le document « IP Version 6 Addressing Architecture » (draft-ietf-ipv6-addr-arch-v4-00 txt) précise plus particulièrement la façon dont les adresses de ces interfaces doivent être constituées.

Plusieurs types d'adresses existent, mais nous nous intéresserons aux adresses « global unicast », c'est-à-dire celles permettent d'identifier de façon unique une interface d'un équipement de communication, au sein d'un réseau. Dans le cas du réseau dit « internet » reliant une pluralité de sousréseau à travers le monde, cette unicité doit être récherchée au niveau mondial. Ces adresses « global unicast » seront par la suite simplement appelées « adresses globales » pour davantage de clarfé dans le texte.

Une adresse de ce type est principalement composée de deux parties, une première partie (typiquement sur 64 bits), et seconde une partie (typiquement sur 64 bits; l'adresse globale étant alors sur 128 bits au total).

La seconde partie est constituée à partir d'un identifiant unique de l'interface. La façon dont cette partie est constituée est précisée dans le paragraphe 2.5.1 du document «IP Version & Addressing Architecture ». Elle peut être constituée à partir d'un identifiant universel, par exemple du type défini par la norme « IEEE 802 MAC » (pour « Media Access Control ») ou 25 « IEEE EUI-64 » (pour « Extended Universal Identifier).

Cette seconde partie peut être facilement déterminée par chaque équipement de réseau de façon autonome et automatique.

10

Il n'existe toutefois pas de procédé automatique permettant à un équipement de réseau de déterminer la première partie, généralement appelée « numéro de réseau ».

Actuellement, dans les réseaux de type l'Pvó, cette partie est déterminée de façon manuelle par un opérateur en charge de la configuration du réseau. Celui-ci se connecte sur chaque équipement de réseau afin de lui attribuer une adresse globale pour chaque interface, idéalement selon un plan d'adressage optimisé. Un tel plan d'adressage peut être conforme à la méthodologie décrite dans le RFC 3177 intitulé « IAB/IESG-10 Recommendations on l'Pvô Address Allocations to Sites ».

Cette allocation manuelle des adresses globales présente de nombreux inconvénients. Notamment, elle nécessite un temps important et l'occupation d'une équipe de techniciens spécialisés. Elle ne permet pas non plus facilement une reconfiguration de la topologie du réseau où l'ajout d'un nouvel équipement dans un réseau pré-existant. Surtout, elle est susceptible d'engendrer des erreurs car les techniciens aussi compétents soient-ils, sont sujets aux erreurs humaines. Ces erreurs sont d'autant plus nombreuses que le réseau est important, et donc difficiles à détecter puis à corriger.

20 Un besoin d'automatiser la configuration des réseaux de communication, et notamment l'attribution des adresses globales des interfaces est apparu.

Une première étape vers cette automatisation à été divulguée par les documents « Automatic Prefix Delegation Profocol for Internet Protocol Version 6 (IPv6) » de B. Haberman et J. Martin (draft-haberman-ipngwg-auto-prefix-02.txt) publié en février 2002, et « Hierarchical Prefix Delegation Protocol for Internet Protocol Version 6 (IPv6) » de Byung-Yeob Kim, Kyeong-Jin Lee, Jung-Soo Park et Hyoung-Jun Kim (draft-bykim-ipv6-hpd-00.txt) publié en octobre 2003. Ces deux documents sont des « drafts » IETF, disponibles sur le site web

de l'IETF (Internet Engineering Task Force) sous les noms de fichiers indiqués entre parenthèses ci-avant.

De ces documents, il est connu d'attribuer à un équipement de réseau un préfixe d'adresse de façon automatique à partir d'un préfixe d'adresse 5 fourni par un autre équipement de réseau. Ce dernier est appelé « délégateur d'adresses » et le mécanisme est lui-même appelé « délégation d'adresse ».

Un tel mécanisme est toutefois insuffisant puisqu'il ne prend pas en compte la topologie du réseau de communication existant.

Or, la demanderesse à remarqué qu'il était important de prendre en compte cette topologie, au moins pour la raison suivante : chaque équipement dispose d'une table de routage lui permettant d'acheminer correctement les paquets de données entrants. Limiter la taille de ces tables de routage permet d'une part de gagner des ressources de mémorisation à l'intérieur des équipements, et d'autre part de raccourcir le temps de recherche à chaque réception d'un paquet de données. La demanderesse a remarqué que la prise en compte de la topologie du réseau pour attribuer de façon optimale les préfixes d'adresses aux équipements était importante, et qu'elle pouvait conduire à une diminution significative de la taille des tables de routage, et, ce faisant, à une augmentation des performances des équipements de communication.

Pour ce faire, l'invention a pour objet un équipement de communication pour un réseau de communication internet, notamment IPvô, 25 comportant un ensemble d'interfaces, chacune desdites interfaces étant connectées à un ou plusieurs autres équipements de communication, disposant de moyens pour recevoir un préfixe d'adresse depuis un premier autre équipement de communication, L'équipement se caractérise en ce qu'il dispose en outre d'un moyen d'attribution pour attribuer à au moins une 30 partie des autres équipements de communication, un sous-préfixe formé du

préfixe concaténé avec un identificateur individuel dont la longueur dépend du nombre total des autres équipements de communication, le premier autre équipement n'appartenant pas à cette au moins une partie.

Ainsi, en faisant « dépendre » les sous préfixes d'un préfixe reçu, l'invention créé une hiérarchie de sous-préfixes, qui permet de prendre en compte la topologie du réseau et de limiter la taille des tables de routage.

De surcroît, l'invention a pour autre ayantage d'optimiser l'utilisation de la ressource constituée par le nombre de bits disponibles pour numérater le réseau : en n'utilisant pour chaque équipement que le nombre nécessaire, les bits des adresses sont ainsi économisés.

L'invention, ainsi que d'autres de ses avantages apparaîtront de façon plus claire dans la description qui va suivre en liaison avec les figures annexées.

La figure 1, précédemment commentée, schématise un réseau de communication formé de 4 équipements.

La figure 2 illustre le format d'un préfixe d'adresse, selon l'invention.

La figure 3 schématise un réseau de communication, et le 20 déroulement du procédé décrit sur ce réseau.

Un équipement de communication ou « routeur » selon l'invention comporte un moyen d'attribution. Ce moyen d'attribution est en charge d'attribuer un sous-préfixe à au moins une partie des équipements de communication connectés à celui-ci.

La figure 2 permet de comprendre la façon dont sont attribués les sous-préfixes, selon l'invention.

Un préfixe initial P est fourni à un premier équipement de communication. Il peut être fourni par configuration manuelle, ou par tout autre moyen, sortant du cadre de la présente demande de brevet.

Ce premier équipement attribue alors à qu moins une partie des équipements auxquels il est connecté, un sous-préfixe SP<sub>1</sub>. Ce sous-préfixe SP<sub>1</sub> est constitué du préfixe P et d'une partie N<sub>1</sub>. Cette partie N<sub>1</sub> est un identificateur individuel de l'équipement concerné : c'est elle qui permet de distinguer les équipements les uns des autres au sein de cette partie d'équipements connectés.

Selon l'invention, la taille (c'est-à-dire le nombre de bits) de cette partie N<sub>1</sub> dépend du nombre d'équipements de la partie d'équipements connectés pour léquel un sous-préfixe doit être attribué. Si on appelle x ce nombre, alors la taille du champ N<sub>1</sub> doit être log<sub>2</sub>(x) bits.

Par exemple, si le premier équipement possède 4 équipements 15 auxquels un sous-préfixe doit être attribué, alors le champ  $N_1$  doit être de taille  $\log_2(4)=2$ , et l'on peut par exemple avoir comme sous-préfixes :

P:00

P:01

P:10

20 P:11

(notation signifiant que le préfixe P est concaténé avec les 2 bits suivants)

Chacun de ces équipements reçoit donc un sous-préfixe SP<sub>1</sub> différent 25 pour chacun d'eux (préfixe P identique, mais partie N<sub>1</sub> différente pour chacun). Ces équipements procèdent alors de la même façon, et déterminent des sous-préfixes SP<sub>2</sub> pour d'autres équipements de communication. Ces sous-préfixes sont, de façon similaire, constitués des sous-préfixes SP<sub>1</sub> (considérés comme des préfixes, en quelque sorte), et d'identificateurs individuels  $N_2$  différents pour chacun de ces équipements, et dont la taille dépend de leur nombre.

De même, ces équipements, à leur tour, attribueront des sous-préfixes  $SP_3$  constitués des sous-préfixes  $SP_2$  et d'identificateurs individuels  $N_3$ .

Le processus se poursuit ainsi, de proche en proche, jusqu'à ce que des sous-préfixes aient été attribués à l'ensemble du réseau de communication.

La figure 3 illustre de façon plus détaillée ce processus d'attribution 10 sur un exemple plus concret.

L'équipement  $R_1$  acquiert un préfixe, selon une méthode n'entrant pas dans le cadre de cette demande de brevet.

Ce préfixe est par exemple 4001:0660:3510::0/48. La signification de ce format est explicitée dans les documents précédemment cités sur les formats d'adresses dans le protocole [Pv6, Il est toutefois important de noter ici que le « /48 » indique la longueur en bits de ce préfixe et que celui-ci est sur 64 bits au maximum. Les signes « : » sont de simples séparateurs pour la commodité de lecture et le signe « :: » indique que des « 0 » sont insérés en nombre suffisant pour complémenter le préfixe aux 48 bits indiqués (un unique signe « :: » n'est donc possible).

Cet équipement de réseau  $R_1$  possède des équipements « fils »  $R_2$  et  $R_3$  auxquels il doit attribuer des sous-préfixes. Comme ces équipements fils sont au nombre de deux, un unique bit est nécessaire pour l'identificateur individuel ( $\log_2(2)=1$ ). L'équipement  $R_2$  aura la valeur « 0 » comme identificateur individuel tandis que l'équipement  $R_3$  aura la valeur « 1 ».

Par conséquent, les sous-préfixes des équipements  $R_2$  et  $R_3$  sont respectivement :

4001:0660:3510:0000::0/49 et

30 4001:0660:3510:8000::0/49

On remarque bien que les sous-préfixes sont 1 bit plus long que le préfixe initial. Le second sous-préfixe comporte la valeur « 8 » en  $13^\circ$  position, c'est-à-dire « 1000 » en binaire. Ce « 1 » correspond bien à l'identificateur individuel de l'équipement  $R_3$ .

,5

10

20

30

L'équipement  $R_2$  procède exactement de même et attribue donc des sous-préfixes, dépendant du sous préfixe de  $R_2$ , à ses équipements « fils »  $R_4$  et  $R_5$ . Ces sous-préfixes sont respectivement :

4001:0660:3510:0000::0/50

4001:0660:3510:4000::0/50

Pour ce second préfixe, la Valeur « 4 » en  $13^\circ$  position s'écrit « 0100 » en binaire. Le premier « 0 » est l'identificateur individuel de l'équipement  $R_2$  et le « 1 » suivant est celui de l'équipement  $R_5$ .

L'équipement R<sub>3</sub>, quant à lui, possède 3 équipements fils auxquels il doit attribuer un sous-préfixe. Deux bits sont donc nécessaires pour affecter un identificateur individuel à ces 3 équipements R<sub>6</sub>, R<sub>7</sub> et R<sub>8</sub>, prenant par exemple les valeurs « 00 », « 10 » et « 11 » respectivement.

Les sous préfixes sont alors respectivement :

4001:0660:3510:8000::0/51

4001:0660:3510:C000::0/51

4001:0660:3510;E000::0/51

Pour le troisième sous-préfixe, par exemple, la valeur « E » s'écrit en binaire « 1110 ». Le premier « 1 » représente l'identificateur individuel de l'équipement R<sub>3</sub> et les deux bits suivants « 11 » est l'identificateur individuel de l'équipement R<sub>8</sub>.

Les équipements de communication selon l'invention attribuent les sous-préfixes d'une façon optimisée. Cela implique au moins deux avantages significatifs :

- tout d'abord, en augmentant la taille des sous-préfixes que d'une longueur strictement nécessaire, le mécanisme de l'invention permet d'économiser la ressource représentée par le préfixe d'adresse. En effet, l'accroissement du nombre de bits utilisés est limité à chaque étape, et an peut donc descendre plus bas dans l'arborescence formée par un réseau, et donc d'attribuer un sous-préfixe à un plus grand nombre d'équipements de communication.

- Ensuite, l'invention permet d'attribuer des préfixes « agrégeables » : le préfixe de chaque équipement contient le préfixe de son équipement 10 « père ».

Par exemple, sur la figure 3, l'équipement  $R_7$  contient le préfixe de l'équipement  $R_3$ , et donc, par récurrence de l'équipement  $R_1$ .

Par conséquent, l'équipement  $R_1$  n'a pas besoin de mémoriser autant d'entrées dans sa table de routage qu'il a de « petit-fils » : Il lui suffit d'autant d'entrée que de « fils », soit 2 au lieu de 5.

En effet, si un paquet de données porte une adresse contenant le préfixe de l'équipement de  $R_7$ , il lui suffit d'avoir dans sa table de routage une entrée correspond au préfixe de l'équipement  $R_3$ , pour l'acheminer correctement.

Cette propriété est extrêmement intéressante puisqu'elle permet de minimiser la taille des tables de routage, et donc d'augmenter la performance des équipements de communication.

#### REVENDICATIONS

1) Équipement de communication (R<sub>2</sub>) pour un réseau de communication internet, comportant un ensemble d'interfaces, chacune desdites interfaces étant connectées à un ou plusieurs autres équipements de communication (R<sub>1</sub>, R<sub>3</sub>, R<sub>4</sub>, R<sub>5</sub>), disposant de moyens pour recevoir un préfixe d'adresse depuis un premier autre équipement de communication (R<sub>1</sub>), caractérisé en ce qu'il dispose en outre d'un moyen d'affribution pour attribuer à au moins une partie desdits autres équipements de communication, un sous-préfixe formé dudit préfixe concaténé avec un identificateur individuel dont la longueur dépend du nombre total desdits autres équipements de communication, ledit premier autre équipement n'appartenant pas à ladite au moins une partie.

15

- 2) Équipement de communication selon la revendication précédente, compatible avec un protocole de type IPvó.
- 3) Procéde d'attribution de préfixes au sein d'un réseau de communication de type internet, dans lequel chaque équipement de communication comporte un énsemble d'interfaces, chacune desdites interfaces étant connectées à un ou plusieurs autres équipements de communication (R<sub>1</sub>, R<sub>3</sub>, R<sub>4</sub>, R<sub>5</sub>), disposant de moyens pour recevoir un préfixe d'adresse depuis un premier autre équipement de communication (R<sub>1</sub>), caractérisé en ce que chaque équipement de communication attribue à au moins une partie desdits autres équipements de communication, un souspréfixe formé dudit préfixe concaténé avec un identificateur individuel dont la longueur dépend du nombre total desdits autres équipements de communication, ledit premier autre équipement n'appartenant pas à ladite au moins une partie.

京等 養養 香港 養養

1er dépôt

Fig. 1

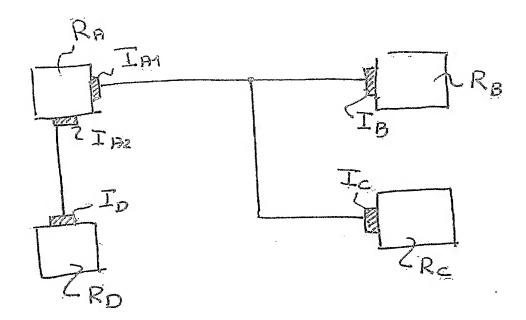
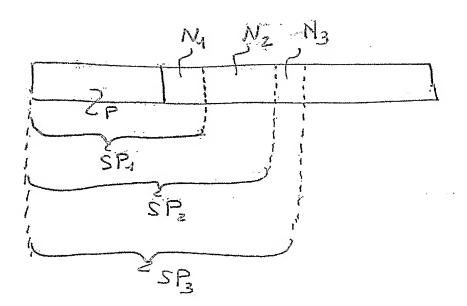
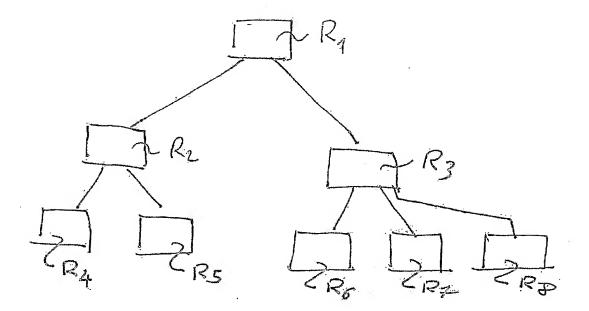


Fig. Z



Ter depôt

Fig. 3





#### BREVET D'INVENTION CERTIFICAT D'UTILITE

### Désignation de l'inventeur

os références pour ce dossier	F105307/SYC/IPD/TPM
1°D'ENREGISTREMENT NATIONAL	
ITRE DE L'INVENTION	THE ALLY FOLLDEMENTS
	Titre: ATTRIBUTION AUTOMATIQUE DE PREFIXES AUX EQUIPEMENTS D'UN RESEAU DE COMMUNICATION DE TYPE IPv6
.E(S) DEMANDEUR(S) OU LE(S) MANDATAIRE(S):	
DESIGNE(NT) EN TANT QU'INVENTEUR(S):	
nventeur 1	
Nom	CLEVY
Prénoms	Laurent
Rue	14, rue Rémi Belleau
Code postal et ville	28000 CHARTRES
Société d'appartenance	, and the same of
Inventeur 2	
Nom	BERESKI
Prénoms	Philippe
Rue	8bis, avenue de la Gilquinière
Code postal et ville	91390 MORSANG SUR ORGE
Société d'appartenance	
Inventeur 3	
Nom	MONGAZON-CAZAVET
Prénoms	Bruno
Rue	54, rue des Chênes Verts
Code postal et ville	91240 ST MICHEL-SUR-ORGE
Société d'appartenance	

La loi n°78-17 du 6 janvier 1978 relative à l'informatique aux fichiers et aux libertés s'applique aux réponses faites à ce formulaire. Elle garantit un droit d'accès et de rectification pour les données vous concernant auprès de l'INPI.

Signataire: FR, Compagnie Financiere Alcatel, S.Chaffraix Emetteur du certificat: DE, D-Trust GmbH, D-Trust for EPO 2.0

Fonction

Mandataire agréé (Mandataire 1)

.